

# Süsteemprogrammeerimine keeles C



Seitsmes loeng

*milles räägime süsteemikäskudest, teeme käed õliseks ja räägime kõigest sellest, mida soovite (või ei soovi) madala taseme failihalduse kohta teada, lisaks torgime katalooge ja vaatame mida teha erinevate seadmetega*

# Eelmises osas (stringid)

`str = gets(str)` asemel `str = fgets(str, BUF_SIZE, stdin)`

`puts(str)` ja `fputs(str, fp)`

`ssprintf()` - `fprintf` vaste stringi tarbeks

`sscanf()` - `fscanf` vaste stringi tarbeks

# Eelmises osas (string.h)

- `char *strcat(s, cs)` Liidab stringi s otsa stringi cs ja tagastab s-i
- `char *strncat(s,cs, n)` Lisab stringi s otsa maksimaalselt n stringi cs märki
  - `char *strcpy(s, cs)` Kopeerib cs-i s-iks, ka `\0`
- `char *strncpy(s,cs)` Kopeerib cs-i maksimaalselt n tähemärki s-iks, ülejäänud määrab `\0`-deks
  - `char *strtok(s,cs)` Leiab stringi s seest cs-i märkidega eraldatud osad
    - `size_t strlen(cs)` Tagastab cs-i pikkuse (v.a. `\0`)
- `int strcmp(cs1,cs2)` Võrdleb cs1 ja cs2, tagastab nullist suurema, võrdse või väiksema arvu vastavalt sellele, kas cs1 on cs2-st vastavalt suurem, võrde või väiksem
  - `int strncmp(cs1, cs2, n)` Võrdleb cs1 ja cs2 esimesi n-i tähte omavahel

## Eelmises osas (string.h) (2)

- **char \*strchr(cs,c)** Annab esimese c esinemise peale stringis s pointeri
- **char strrchr(cs,c)** Annab viimase c esinemise peale stringis s pointeri
- **char \*strpbrk(cs1, cs2)** Otsib stringist cs1 esimese cs2 tähe esinemise ja annab sellele pointeri
  - nt: strpbrk("Selle lause lõpp on kirjas maja peal aadressil", "cba") annab tagasi pointeri tähele a sõnas "lause"..
- **char strstr(cs1, cs2)** Otsib stringist cs1 alamstringi cs2
  - Eelmised 4 annavad ebaedu korral kõik tagasi NULL
- **size\_t strspn(cs1, cs2)** Tagastab cs1 algusest pikkuse, mis koosneb ainult cs2-s olevatest tähtedest.
  - nt.: strspn("Siil udus", "ilu S") == 6
- **size\_t strcspn(cs1, cs2)** Tagastab cs1 algusest pikkuse, milles ei esine cs2 tähti
  - nt strcspn("Siil udus", "abs") == 8

# Eelmises osas (const)

Const tüüpi muutujaid ei lubata pärast  
initsialiseerimist muuta

Eelis enum ja makro ees: saame initsialiseerida  
jooksvalt, saame &-ga aadressi võtta, saame teha  
funktsioone, mis ei muuda oma argumentideks antud  
massiive.

```
foo(const int *array)  
foo(int const* array)
```

# Eelmises osas (typedef)

Saame luua uusi andmetüüpe, et koodi arusaadavamaks või mugavamaks muuta.

```
typedef enum bool { FALSE, TRUE, MAYBE } Bool;
```

# Eelmises osas (Skoobist)

Bloki skoop { ... }  
Blokis ja selle alamblokkides

Funktsiooni skoop  
Funktsiooni ulatuses (sisuliselt sama mis eelmine)

Faili skoop  
Antud faili ulatuses

Prototüübi skoop  
Ainult prototüübi ulatuses

# Eelmises osas (static)

static tüüpi deklareeritud muutujad luuakse ja  
initsialiseeritakse kompileerimise ajal

nad ei hävi ja kao nagu blokiskoobi muutujad, vaid  
säilitavad oma väärtuse kogu programmi töö ajal



# Eelmises osas (extern)

extern võimaldab kompilaatorile teatada, et "kuskil" on antud muutuja defineeritud: ära mälu reserveeri.

# Eelmises osas(union)

union lahendab probleemi, mille sisuks on erinevate andmete hoidmine ühes kohas.

Deklareeritakse nagu struktuur

Liikmete poole pöördutakse nagu struktuuri poole

Programmeerija peab lahendama küsimuse kuidas tegelda faktiga, et kõik liikmed algavad samalt mäluaadressilt: st korraka hoitakse ainult üht asja

# Eelmises osas (*alignment*)

Andmetüübid saavad mälus alata ainult kindlatelt aadressidelt.

Seetõttu võivad struct andmetüübis olla näiteks mõnebaidised "lüngad", et nõudlikumaid andmetüüpe korralikult hoida saaks.

Malloc tagastab kõigi andmete jaoks sobiva aadressiga mälu.

# Tänases loengus

- ♦ Süsteemikäsud
- ♦ perror()
- ♦ Madalatasemeline failihaldus
- ♦ Kataloogide lugemine
- ♦ Ioctl

# Bittide testimine

- ♦ Kontrollimaks, kas mingi bitt on üleval, kasutame me tehet `&` ja "maski"
- ♦ Nt, kui mask on `0x40`, siis `0x56 & 0x40` on `0x40`, kuid samas `0x32 & 0x40 = 0x00`
- ♦ Kuna iga nullist erinev väärtus on tõene, võib testimist teha otse:

```
if (x & 0x40) halt_and_catch_fire();
```

# 1 bitised maskid

- Mõnikord on otstarbekas defineerida hunnik bitimaske, milles on püsti erinev bitt, ning siis mõnd täisarvu *lippude* (*flag*) kogumina käsitleda

```
#define OVERHEATED 0x01
#define NOISY 0x02
#define BEEPING 0x04
#define WET 0x08
#define BURNING 0x10
unsigned int flags;
if (flags & NOISY) { /* handle noise */ }
if (flags & BEEPING) { /* handle beep */ }
else { /* handle nonbeeping case */ }
```

- `if (flags & NOISY)` lugeda: "kui NOISY bitt on püsti".

# Bittide määramine

- ♦ Bitimaske saab kasutada ka bittide üles lükkamisel. Et BURNING bitt püsti panna, kasutame:

```
flags = flags | BURNING;  
flags |= OVERHEATED | BURNING; /* 2 bitti üles */
```

- ♦ Biti mahavõtmise loogika: jätame üles kõik bitid, v.a. mahavõetav bitt. Teeme seda ~ ja & tehetega:

```
flags = flags & ~BURNING;  
flags &= ~(OVERHEATED | BURNING);
```

- ♦ Bitti saab ^ abil ümber lülitada (st vahetada olekut):

```
flags = flags ^ BURNING;  
flags ^= BURNING;
```

# Bitiväljad (*Bit fields*)

- ♦ Alternatiiviks eelnevale pakub C bitiväljasid, mis on viis väljade poole otse pöördumiseks. Bitiväli on komplekt lähestikku paiknevaid bitte mingis defineeritud muutujas.

```
struct {  
    unsigned int is_keyword: 1;  
    unsigned int is_extern: 1;  
    unsigned int is_static: 1;  
} flags;
```

```
flags.is_static = 1;  
flags.is_keyword = 0;
```



## Bitiväljad (2)

- ♦ Bitiväljad deklareeritakse märgita integeridena, et neil ei tekiks märgist lähtuvaid probleeme. Väljade poole pöördutakse nagu struktuuri liikmete poole.
- ♦ Nad teisendatakse iga tehte puhul täisarvuks.
- ♦ Bitiväljade siseehitus sõltub palju konkreetsest implementatsioonist.

# Rekursioon

- ♦ Rekursiivne funktsioon: funktsioon, mis kutsub välja iseennast
- ♦ Töötab põhimõttel, et jagab probleemid järjest pisemateks kergemini alamprobleemideks.

```
/* arvutame rekursiivselt faktoriaali:
   n! = n * (n-1) * (n-2) * ... * 3 * 2 * 1 */
int func1(int n) /* eeldab, et n >= 0 */
{
    if (!n)
        return 1;
    return ( n * func1 ( n-1 ) ); /* rekursioon !*/
}
```

# Rekursioon (2)

- ♦ Pöörame kasutaja sisendi teistpidiseks

```
void main(void) /* eeldab kasutaja sisendit
    */
{
    int c;
    if ((c = getchar()) != '\n')
        main();    /* rekursiivne väljakutse
    */
    putchar(c);
}
```

# Rekursiooni kohta

- ♦ Tekitab *stacki* ajutised väärtused
- ♦ Rekursiivne kood ei ole ei kiirem, ega mälusäästlikum
- ♦ Rekursiivne kood on kompaktsem ja tihti paremini mõistetav kui selle mitterekursiivne versioon
- ♦ Rekursioon on eriti sobiv rekursiivselt defineeritud andmetüüpidele nagu seda on puud.

# Puunäide

```
struct Tree {
    int code;
    int freq;
    struct Tree *left;
    struct Tree *right;
};

void put_tree(struct Tree *t, BITFILE *bitfile) {
    if (left == NULL) { // output leaf
        putbits(bitfile, 0, 1);
        putbits(bitfile, tree->code, 8);
    }
    else {
        putbits(bitfile, 1, 1);
        put_tree(tree->left);
        put_tree(tree->right);
    }
}
```

## Puunäide (2)

```
struct *Tree get_tree(BITFILE *bitfile) {
    struct *Tree node;
    unsigned int bit = get_bit(bitfile);
    if (!(node = (struct Tree *)malloc(sizeof(struct
Tree)))) {
        fprintf(stderr, "Could not malloc!\n");
        exit(1);
    }
    if (bit) { // it's a subtree
        node->code = 0;
        node->left = get_tree(bitfile);
        node->right = get_tree(bitfile);
    }
    else {
        node->code = get_bits(bitfile, 8);
        node->left = NULL;
        node->right = NULL;
    }
    return node;
}
```

# Käsud süsteemile (System calls)

- ♦ Mõnede funktsioonide kasutamiseks peavad kasutaja poolt kirjutatud programmid pöörduda süsteemi tuuma (*kernel*) poole. Need käsud täidab operatsioonisüsteem.
- ♦ Käsud süsteemile võivad tekitada režiimivahetuse (*mode switch*) – programm teeb osa tööd kerneli režiimis ja pärast väljakutse lõppu jätkatakse tööd kasutajarežiimis.

# Veahaldus (perror())

- ♦ Veateadete esitamine:

```
#include <stdio.h>
void perror(const char *s);
#include <errno.h>
int errno;
```

- ♦ Süsteemikäsu ebaõnnestumisel tagastatakse -1 ja väärtustatakse muutuja errno.
- ♦ Süsteemikäsu õnnestumisel errno väärtus säilida ei pruugi: number kehtib ainult *kohe* pärast vea teket.
- ♦ Perror saadab argumendi, kooloni ja errno-st lähtuva veateate standardsesse veaväljundisse.



# Näide: perror()

```
...
```

```
errno = 25;  
perror("shovel");
```

```
$shovel /dev/hda1 2> stderr.log  
$cat stderr.log  
shovel: Not a typewriter
```

# Süsteemikäsud failidega

- ♦ Varem vaadeldud standardlibras olevad failifunktsioonid (fopen, fread, fseek, jne) opereerisid FILE \*f pointeritel.
- ♦ Madalatasemelised IO funktsioonid on süsteemikäsud UNIXi kernelisse.

# UNIX ja failid

- ♦ Kogu arvuti on UNIXi jaoks failid
  - Fail on fail
  - Kataloog on fail
  - *FIFO special* (e. *named pipe*) on fail
  - *Character special* on fail (*device file alamtüüp*)
  - *Block special* on fail (*device file alamtüüp*)
  - *Symbolic link* on fail

# Faili atribuudid

## Attribute

File type

Access permission

Hard link count

UID

GID

File size

Last access time

Last modification time

Last change time

Inode number

File system ID

## Value meaning

Type of file (regular, directory, fifo, ...)

File access permissions for different users

Number of hard links of a file

User ID of file owner

Group ID of file

File size in bytes

Time the file was last accessed

Time the file was last modified

Time the file attribute was last changed

Inode number of the file

File system ID where the file is stored

NB: Failinimi ei ole faili atribuut!

# Inode

- ♦ Faili kohta käivat infot hoitakse struktuuris, nimega *inode*.
- ♦ Reeglina hoiab failisüsteem neid massiivis, mida nimetatakse *inode table*.
- ♦ *Inode*'i number on failisüsteemis iga faili jaoks unikaalselt identifitseeriv

# Kataloogid

- ♦ UNIXi kataloogid on failid, mis sisaldavad paare:
  - inode:nimi
- ♦ Kataloogis on ka failid "." ja "..", mis viitavad vastavalt kataloogi enda *inode*'ile ja üks tase kõrgema kataloogi *inode*'ile. (V.a juurkataloogi "/" puhul, kus ".." viitab samuti iseendale)
- ♦ Kui inode on 0, siis on vastav koht kirjutamiseks vaba

# *File descriptor*

- ♦ UNIXis toimub kogu sisend ja väljund failidesse kirjutamise ja failidest lugemise abil: kõik lisaseadmed, sealhulgas klaviatuur ja ekraan on süsteemis olevad failid.
- ♦ Faili kirjeldab protsessi jaoks väike positiivne täisarv
- ♦ Mõnikord kasutatakse ka terminit kanal (*channel*) – failideskriptor määrab kanali

# Eeldefineeritud failideskriptorid

- ♦ Süsteem avab programmi jaoks kolm failideskriptorit:
  - 0 standard input (stdin)
  - 1 standard output (stdout)
  - 2 standard error (stderr)
- ♦ Enamasti on deskriptorid programmi failitabeli indeksid



# Kanali loomine

```
- int open(const char *pathname, int flags);  
- int open(const char *pathname, int flags, mode_t  
  mode);  
- int creat(const char *pathname, mode_t mode);  
- int close(int fd);
```

- ♦ `creat()` avab faili kirjutamiseks: sisuliselt `open` lippudega `O_CREAT|O_WRONLY|O_TRUNC`
- ♦ Mode on failisüsteemi mode'i loabitt (0640 on kasutajale RW ja grupile R, teistele keelatud)
- ♦ Flag on `O_RDONLY`, `O_WRONLY` või `O_RDWR` kombineerituna `O_APPEND`, `O_CREAT` ja `O_EXCL` jne.

# Stream kanalist

```
FILE *fdopen (int fd, const char *mode);
```

- ♦ Muudab olemasoleva failideskriptori *streamiks*.
- ♦ Mode on "r", "w" jne nagu fopen() funktsioonis

```
int fileno(FILE *stream);
```

- ♦ Tagastab avatud streami failideskriptori

# Sisend/Väljund

```
size_t read(int fd, void *buf, size_t count);  
size_t write(int fd, const void *buf, size_t count);
```

- ♦ Tagastavad mitu baiti liigutati
- ♦ Liigutada võib üsna suvalise arvu baite, kuid levinud väärtused on 1, mis oleks puhverdamata kirjutamine, või 1024 või 2048, mis võivad vastata välisseadme bloki suurusele. Suurem number on reeglina efektiivsem, sest nii tehakse vähem süsteemikäsk
- ♦ Puhverdamist ei ole (see toimub mõnel madalamal tasemel sellegipoolest)

# Näide: getchar.c

```
/* getchar1.c */

#define EOF (-1)
#define STDIN 0
#define STDOUT 1
#define STDERR 2

int getchar() {
    char c;
    if (read(STDIN, &c, sizeof(c))==0)
        return EOF;
    else
        return c;
}
```

# Näide: getchar2.c

```
/* getchar2.c: lihtne puhverdatud versioon */
int getchar(void)
{
    static char buf[BUFSIZ];
    static char *bufp = buf;
    static int n = 0;

    if (n == 0) { /* puhver tühi */
        n = read(0, buf, sizeof (buf));
        bufp = buf;
    }
    return (--n >= 0) ? (unsigned char) *bufp++ : EOF;
}
```

# Suvapöördumine (Random access)

```
off_t lseek(int fd, off_t offset, int whence);
```

- ♦ `off_t` on kas `long` või spetsiaalne 64 bitine struktuur
- ♦ `whence` on (varem kasutati numbreid 0, 1, 2):
  - `SEEK_SET` (0) – mitu baiti faili algusest
  - `SEEK_CUR` (1) – mitu baiti praegusest positsioonist
  - `SEEK_END` (2) – mitu baiti lõpust
- ♦ Edu korral tagastatakse uus `off_t`

# Kanali kloonimine

```
int dup(int oldfd);  
int dup2(int oldfd, int newfd);
```

- ♦ Pärast kloonimist võib failideskriptoreid kasutada vaheldumisi: nende failipositsioonid, ligipääs ja lipud on jagatud. Kui ühe positsiooni muuta, muutub ka teine.
- ♦ dup() tagastab kõige väiksema parajasti vaba oleva deskriptori numbri
- ♦ dup2() sulgeb vajadusel newfd
- ♦ tagastatakse uus deskriptor, vea korral -1
  - vea korral saab ka errno väärtuse

# Näide: dup()

```
#define ERROR (-1)
#define STDIN 0

/* loeme stdin alt, kui inputfileoption on määratud,
loeme failist */

if (inputfileoption) {
    if ((ifd = open(file, O_RDONLY)) == ERROR)
        return ERROR;
    else if (close(STDIN) == ERROR)
        return ERROR;
    else if (dup(ifd) == ERROR) /* madalaim fd on 0!*/
        return ERROR;
    else if (close(ifd) == ERROR)
        return ERROR;
}
/* stdin lugemine loeb nüüd faili */
```



# Hardlink

```
int link(const char *oldpath, const char *newpath);
```

- ♦ `link()` teeb uue lingi (*hardlink*) `oldpath` nimelisele failile.
- ♦ Kui `newpath` on olemas, seda üle ei kirjutata
- ♦ Uus fail on igas mõttes vanaga identne. Mõlemad failid viitavad ühele ja samale *inode*'ile.
- ♦ Edu korral tagastub 0, vea korral -1 ja errno väärtustub

# Softlink

```
int symlink(const char *oldpath, const char  
            *newpath);
```

- ♦ Loob sümboolse lingi (*Symbolic* või *softlink*)
- ♦ Sümboolne link võib olla:
  - Suhteline: ../text.txt
  - Absoluutne: /home/irve/text.txt

# unlink()

```
int unlink(const char *pathname);
```

- ♦ Muudab *pathname*'iga viidatud faili *inode*'i vastavas kataloogis 0-ks, vähendab viidete loendurit vastava *inode*'i atribuutides ja vabastab andmeblokid, kui loendur 0 peale jõuab.
- ♦ PS! Tegelikult vabastuvad *inode* ja andmeblokid alles siis, kui viimane faili kasutav protsess oma töö lõpetab. Võid avada ajutise faili, selle *unlink*ida, kuid ikka selle sisu poole pöörduda.

# Faili seisund

```
int stat(const char *file_name, struct stat *buf);  
int fstat(int fd, struct stat *buf);  
int lstat(const char *file_name, struct stat *buf);
```

- ♦ Tagastab *inode*'i kohta käiva info. Struktuur `stat` on defineeritud failis `sys/stat.h`
- ♦ `fstat()` on analoogne `stat()`-le, kuid võtab esimeseks argumendiks failideskriptori; seda siis faili nime asemel
- ♦ `lstat()` on `stat()`-ga identne selle erinevusega, et sümboolse lingi puhul tagastab lingi enda, mitte lingitava faili andmed

# Stat struktuur

```
#include <sys/stat.h>, <sys/types.h>
struct stat
{
    dev_t      st_dev;      /* device */
    ino_t      st_ino;      /* inode */
    mode_t     st_mode;     /* protection */
    nlink_t    st_nlink;    /* number of hard links */
    uid_t      st_uid;      /* user ID of owner */
    gid_t      st_gid;      /* group ID of owner */
    dev_t      st_rdev;     /* device type (if inode device) */
    off_t      st_size;     /* total size, in bytes */
    unsigned long st_blksize; /* blocksize for filesystem I/O */
    unsigned long st_blocks; /* number of blocks allocated */
    time_t     st_atime;     /* time of last access */
    time_t     st_mtime;     /* time of last data modification */
    time_t     st_ctime;     /* time of last inode change */
};
```

stat struktuuri bittide muutmiseks on defineeritud hulgaliselt makrosid

# Ligipääsu kontrollimine

```
int access(const char *pathname, int mode);
```

- ♦ `access()` kontrollib, kas protsessil oleks õigus viidatud faili (või muud failisüsteemi objekti) kirjutada, lugeda või selle olemasolu kontrollida.
- ♦ `mode` on bitimask õigustest `R_OK`, `W_OK`, `X_OK`, ja `F_OK` (viimane siis faili olemasolu)
- ♦ Tagastab 0, kui antud tegevus on lubatud, -1 muul puhul koos `errno` väärtustamisega

# Ligipääsu määramine

```
int chmod(const char *path, mode_t mode);  
int fchmod(int fildes, mode_t mode);
```

- ♦ Määrab nime või failideskriptoriga viidatud faili ligipääsuõigused
- ♦ mode on mitme biti omavahelise OR-imise tulemus:

```
#define S_IRWXU 0000700    /* RWX mask for owner */  
#define S_IRUSR 0000400    /* R for owner */  
#define S_IWUSR 0000200    /* W for owner */  
#define S_IXUSR 0000100    /* X for owner */  
#define S_IRWXG 0000070    /* RWX mask for group*/  
#define S_IRGRP 0000040    /* R for group */  
#define S_IWGRP 0000020    /* W for group */  
/* jne... */
```

# Ligipääsu määramine

```
int chown(const char *path, uid_t owner, gid_t group);  
int fchown(int fd, uid_t owner, gid_t group);
```

- ♦ Muudetakse nime või failideskriptoriga määratud faili omanik ja/või grupp.
- ♦ Omanikuvahetust saab läbi viia vaid juurkasutaja.
- ♦ Kasutaja saab määrata oma failide kuuluvust gruppidele, kuhu ta ise kuulub
- ♦ Juurkasutaja võib faili grupi määrata oma suva järgi



# Loodavate failide õigused

```
mode_t umask(mode_t mask);
```

- ♦ umask määrab loodavate failide õigused  
 $\text{umask} = \text{mask} \& 0777$
- ♦ umaskis püstised bitid võetakse faili loomisel ära.
- ♦ loabitid =  $\text{mode} \& \sim(\text{umask})$
- ♦ kui levinud vaikimisi umask on 022, mille tulemusena luuakse failid õigustega  $0666 \& \sim 022 = 0644 = \text{rw-r--r--}$
- ♦ see funktsioon õnnestub alati. tagastatakse umaski eelmine väärtus

# Kataloogide haldus

```
int mkdir(const char *path, mode_t mode);
```

- ♦ mkdir() teeb path argumendiga viidatud kohta uue kataloogi

```
int rmdir(const char *path);
```

- ♦ rmdir() funktsioon eemaldab kataloogi kohas path.
- ♦ Kataloog peab olema tühi st tohib sisaldada vaid . ja .. faile.

# Kataloogide vahetamine

```
int chdir(const char *path);  
int fchdir(int fildes);
```

- ♦ `chdir()` vahetab töökataloogi kas etteantud kataloogiks või failideskriptori poolt viidatud kataloogiks. Tegu peab olema kataloogiga

```
char *getcwd(char *buf, size_t size);
```

- ♦ Tagastab pointeri töökataloogile
- ♦ `size` peab katalooginimest ühe võrra pikem olema
- ♦ Kui `buf` pole `NULL`, pannakse nimi `buf` poolt viidatud aadressile. `NULL` puhul võetakse `size` jagu mälu ja poetatakse nimi sinna.

# Kataloogi sisu vaatlemine

- ♦ Kataloogide sisu vaatlemiseks tuleb kataloog avada, sealt ükshaaval sissekanded ära lugeda ja siis kataloog sulgeda.

```
#include <sys/types.h>
#include <dirent.h>
DIR *opendir(const char *dirname);
```

- ♦ Avab dirname poolt viidatud kataloogi *stream*'i, stream. Positsioneeritakse see esimese sissekande juurde.

```
int closedir(DIR *dirp);
```

- ♦ sulgeb kataloogi *stream*'i

# Kataloogi sisu vaatlemine (2)

```
struct dirent *readdir(DIR *dirp);
```

- ♦ Tagastab struktuuri dirent pointeri, mis sisaldab viidatavas kataloogistreamis parajasti järjekorras olevat sissekannet.
- ♦ Kataloogi lõppu jõudes tagastub NULL pointer
  - <dirent.h> fail kirjeldab kataloogisissekannet
  - readdir() kirjutab eelmise väljakutse poolt tagastatud andmed üle
  - POSIX standardi kohaselt on dirent struktuuris väli char d\_name[], määramata pikkusega, maksimaalselt NAME\_MAX tähemärgist, lõpetatud null märgiga. Teiste väljade kasutamine ei ole porditav. Tihti on ka d\_namelen väli nime pikkusega

# Näide: Nimeotsing

```
len = strlen(name);  
dirp = opendir(".");  
while ((dp = readdir(dirp)) != NULL)  
    if (dp->d_namlen == len  
        && !strcmp(dp->d_name, name)) {  
        closedir(dirp);  
        return FOUND;  
    }  
closedir(dirp);  
return NOT_FOUND;
```

# Asupaik kataloogis

```
void seekdir(DIR *dirp, long int loc);
```

- ♦ Määrab readdir() käsu jaoks positsiooni kataloogis. Ette anda kataloogipointer ja positsioon

```
long int telldir(DIR *dirp);
```

- ♦ telldir() tagastab kataloogistreami positsiooni
- ♦ kui viimane kataloogil tehtud operatsioon oli seekdir(), tagastab telldir() sama väärtuse, mis oli seekdir() argument.

# Kataloogides möllamine

```
#include <ftw.h>
int ftw(const char *path, int (*fn) (const char *,
    const struct stat *, int), int depth);
```

- `ftw()` käib rekursiivselt `path`iga näidatud kataloogi ja selle alamkataloogid läbi, kutsudes iga sissekande puhul välja etteantud funktsiooni.
- Funktsioon saab argumentideks failinime, objekti `stat` struktuuri, ja täisarvu:
  - `FTW_F` - normal file, `FTW_D` - directory, `FTW_DNR` - directory that cant be read, `FTW_SL` - symbolic link, `FTW_NS` - file that cant be stat'd
- `depth` on paralleelselt avatud kataloogide arv. Ületamisel suletakse varasemad ja `ftw()` aeglustub



# Näide: Kataloogis möllamine

```
/* We start with the appropriate headers and then a  
function, printdir, which prints out the current directory.  
It will recurse for subdirectories, using the depth parameter  
is used for indentation. */
```

```
#include <unistd.h>  
#include <stdio.h>  
#include <dirent.h>  
#include <string.h>  
#include <sys/stat.h>
```

```
void printdir(char *dir, int depth)  
{  
    DIR *dp;  
    struct dirent *entry;  
    struct stat statbuf;  
  
    if((dp = opendir(dir)) == NULL) {  
        fprintf(stderr, "cannot open directory: %s\n", dir);  
        return;  
    }  
}
```

# Näide: Kataloogides möllamine (2)

```
chdir(dir);
while((entry = readdir(dp)) != NULL) {
    stat(entry->d_name,&statbuf);
    if(S_ISDIR(statbuf.st_mode)) {
        /* Found a directory, but ignore . and .. */
        if(strcmp(".",entry->d_name) == 0 ||
            strcmp("..",entry->d_name) == 0)
            continue;
        printf("%*s%s/\n",depth,"",entry->d_name);
        /* Recurse at a new indent level */
        printdir(entry->d_name,depth+4);
    }
    else printf("%*s%s\n",depth,"",entry->d_name);
}
chdir("..");
closedir(dp);
}
```

# Näide: Kataloogides möllamine (3)

```
/* Now we move onto the main function. */  
  
int main(int argc, char* argv[])  
{  
    char *topdir, pwd[2]=".";  
    if (argc != 2)  
        topdir=pwd;  
    else  
        topdir=argv[1];  
  
    printf("Directory scan of %s\n",topdir);  
    printdir(topdir,0);  
    printf("done.\n");  
  
    exit(0);  
}
```

# Seadmete juhtimine

```
int ioctl(int fd, int request, ...)  
int ioctl(int fd, int request, char *argp)  
/* traditsioonilisem versioon */
```

- ♦ `ioctl()` saab saata avatud failideskriptoritele numbrilisi signaale (ja lisaargumente). Paljusid seadmeid on võimalik `ioctl` abil juhtida
- ♦ `sys/ioctl.h` sisaldab antud käskude jaoks makrosid ja define konstante.
- ♦ Abiks: man `ioctl_list`

# Kui see slaid on ekraanil, on loeng läbi

Väljaarvatud juhul, kui antud slaid on ekraanil seetõttu, et õppejõud ei jõudnud kõiki slaide eelmine kord ära näidata ja seda näidatakse eelmise tunni asemel praegu.